FILE SYSTEM

Publication number:JP5100939Publication date:1993-04-23Inventor:HAYATA HIROSHI

Applicant: FUJI XEROX CO LTD
Classification:

- international: G06F12/00; G06F12/00; (IPC1-7): G06F12/00

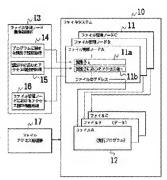
- European:

Application number: JP19910213036 19910731 Priority number(s): JP19910213036 19910731

Report a data error here

Abstract of JP5100939

PURPOSE: To execute read-out and write of a file only from a specific program by deciding an identifier of a program by an identifier of a file management node, and executing the access management by the access right corresponding to the identifier. CONSTITUTION: An access right setting means 13 sets an identifier 11a given to a program of a file 12 as file management information to a file management node 11 for managing the file 12. Also, the access right 11b corresponding to the identifier 11a is registered and set as the access right of the file 12. In such a way, in the case of accessing the file 12 by executing the program, a file access managing means 17 decides an identifier of the program concerned by the identifier 11a set to the file management node 11. Subsequently, by this identifier, the access right 11b registered in the file management node 11 of the file 12 being an access object is discriminated. In accordance with information of this access right 11b, an access of the file 12 is controlled



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

特開平5-100939

(43)公開日 平成5年(1993)4月23日

(51) Int.Cl.5 識別記号 庁内整理番号 G 0 6 F 12/00 5 3 7 A 7832-5B

技術表示簡所

審査請求 未請求 請求項の数1(全 9 頁)

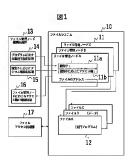
(21)出願番号	特顯平3-213036	(71)出願人	000005496
			富士ゼロツクス株式会社
(22) 出願日	平成3年(1991)7月31日		東京都港区赤坂三丁目3番5号
		(72) 発明者	早田 宏
			神奈川県川崎市高津区坂戸100番1号KS
			P/R&Dビジネスパークビル 富士ゼロ
			ツクス株式会社内
		(7 A) (D.100 E	弁理士 南野 貞男 (外2名)
		(/4/10種八	井理工 南町 貝刃 (プト2·石)

(54) 【発明の名称】 フアイルシステム

(57) 【要約】

【目的】 ある特定のプログラムからのみ、ファイルの 読出し、ファイルへの書込みを可能とするファイルシス テムを提供する。

【構成】 ファイル対応のファイル管理ノードに当該フ ァイルのアクセス権を登録し、ファイル管理ノードに登 録したアクセス権により、ファイルアクセスを行うファ イルシステムおいて、ファイル管理ノードに当該ファイ ルのプログラムに与える識別子と、識別子対応のアクセ ス権とを登録し、プログラム実行によりファイルをアク セスする場合、ファイル管理ノードの識別子により当該 プログラムの識別子を判定し、当該プログラムの識別子 により、アクセス対象のファイルのファイル管理ノード の識別子に対応して設定されたアクセス権により、当該 ファイルのアクセス管理を行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 各々のファイル対応に設けられるファイ ル管理ノードに当該ファイルのアクセス権を登録し、フ ァイル管理ノードに登録したアクセス権により、各々の ファイルのアクセスを行うファイルシステムにおいて、 ファイル管理ノードに、当該ファイルのプログラムに与 える識別子と当該ファイルのアクセス権として更に識別 子対応のアクセス権とを登録するアクセス権設定手段 ٤.

プログラムの実行によりファイルをアクセスする場合 10 を持つ所有者を定義する。 に、ファイル管理ノードの識別子により当該プログラム の識別子を判定し、当該プログラムの識別子により、ア クセス対象のファイルのファイル管理ノードに登録され た機別子に対応して設定されたアクセス権により、ファ イルのアクセスを管理するファイルアクセス管理手段と を含むことを特徴とするファイルシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

[産業上の利用分野] 本発明は、ファイルシステムに関 し、特に、情報処理装置におけるファイルシステムにお 20 ディレクトリに対する実行許可では、当該ディレクトリ いて、アクセス権によるファイル管理機能を有効利用し てシステムのセキュリティを高めたファイルシステムに 関するものである。

[0002]

「従来の技術」従来、情報処理システムにおいて、ある 目的を持ったデータの集まりはファイルとして取り扱わ れ、データ処理がなされる。ファイルはシステム規模が 大きくなると、爆発的に増加する。このため、多くの各 種のファイルを統一的に取り扱うための手法が開発され ている。例えば、ファイル管理は、情報処理装置で取り 30 ファイルの大きさ: ファイル中のデータは、パイト() 扱われる各種のファイルを標準的な方法で統一的に管理 し、プログラムが簡便な使い方でファイルに関する処理 を効率よく、経済的に行える機能を提供する。このよう なファイル管理の機能は、オペレーティングステムの中 におけるファイルシステムとして提供される。プログラ ムは、オペレーティングシステムが提供するファイルシ ステムのインタフェースを介して、ファイルへの読み出 しや書込みを行うことになる。その場合、各々のファイ ルは、アクセス権によるファイル管理が行なわれ、デー っている。

【0003】例えば、UNIXシステムにおけるファイ ルシステムでは、ファイルからのデータの読み出しは、 readシステムコールで行なわれ、また、ファイルへのデ ータの書き込みは、writeシステムコールで行なわれる (Maurie J Bach著/坂本文・多田好克・村井縄 訳 "UNIXカーネルの設計"、1991年6月10日、共立出 版発行、pp51~54、pp82~87などを参照)。 【0004】このようなファイルシステムにおいては、

ユーザのファイルアクセスリクエストに対してのファイ 50 対して、ファイルシステムは当該ファイルの読出しと実

ルへの読み出しや書込みの制御は、ファイルに対するア クセス権で管理されている。ファイルのアクセス権に関 する情報は i ノード (ファイル管理ノード) に設けら れ、このiノードにおけるファイル管理情報により管理 される。図6はファイル管理ノードであるⅰノードの一 例を説明する図である。 i ノードは次のようなフィール ドから構成される。 ファイル所有者識別子: 所有者は個人所有者と「グル

ープ」所有者が分け持ち、ファイルにアクセスする権利

ファイルの種類: ファイルは通常型、ディレクトリ、 文字型またはプロック特殊ファイル、FIF〇 (パイ ブ) のいずれかである。

ファイルへのアクセス許可: システムは、ファイルの 所有者、ファイルのグループ所有者、その他の利用者の 3つの等級に従ってファイル保護を行う。各等級に対し て当該ファイルの読出し (r) , 書込み (w) , 実行 (x) に関するアクセス権を持ち、個々に設定する。例 えば、ディレクトリのファイルは、実行できないため、 の中でファイル名を探す権利を有することを意味する。

ファイルへのアクセス時刻: ファイルを最後に更新し た時刻、最後にアクセスした時刻、1ノードを最後にア クセスした時刻を示す。

ファイル内のデータにディスクアドレスに関するアドレ ス妻: 利用者はファイル中のデータをパイトの論理ス トリームとして扱うが、システムのカーネルはデータを 不連続なディスクプロックとして管理する。iノードは ファイルのデータを含むディスクブロックを識別する。

から始まるファイルの最初から数えたパイト数でアドレ ス指定することができる。このファイルの大きさは、フ ァイル中のデータの最高のパイト変位よりも1だけ大き い。例えば、利用者があるファイルを作成し、ファイル のパイト変位1000のところに1パイトのデータを書 込んだ場合、ファイルの大きさは1001パイトとな

【0005】例えば、図6に示すiノードの例は、"M JB"が所有する通常型のファイルのiノードの例であ 夕保護、システムの機密保護などが機能できるようにな 40 る。このファイルは6030パイトのデータを含んでお り、許可モード (アクセス権) として "rwxr-xr -x"の9桁の文字データを設定している。ここでの最 初の3桁の文字"rwx"により、ファイルシステムは 所有者 "M J B" に対して、ファイルの読出し、書込 み、実行を許可していることを意味している。また、次 の3桁の文字"r-x"により、"OS"というグルー プのメンパーに対し、ファイルシステムは当該ファイル の読出しと実行のみを許可していることを意味し、そし て、最後の3桁の文字"r-x"により、他の利用者に

行のみを許可することを意味している。。このため、 "OS"というグループのメンバーと他の利用者は、当 該ファイルに対して、ファイルの統出しと実行だけが可 能であり、書込みはできない。

【0006】また、iノードでは、最終アクセス時刻、 最終更新時刻などの時刻情報を保持して、ファイルを管 理している。この例の1ノードでは、最後に誰かがこの ファイルを読み出したのは1990年10月23日午後 1時45分であり、最後に誰かがこのファイルに書込み をしたのは1990年10月22日午後10時30分で 10 アクセス権が管理され、ファイルのアクセス制御が行な あるという管理情報が保持されている。

[0007] このように、UNIXシステムのファイル システムでは、各々のファイルに1対1に設けられたフ ァイル管理ノード (1ノード) を用い、そのファイル管 理ノードに当該ファイルのアクセス権、所有者などのフ ァイル管理情報を設定し、当該ファイルを管理してい **5.**

[0008]

【発明が解決しようとする課題】ところで、ファイルシ する当該ファイルのアクセス権、所有者などのファイル 管理情報により、当該ファイルが管理されているため、 利用者がアクセス権さえ、何らの方法により持てば、同 じファイルを複数のプログラムから読み出したり、書込 んだりできることになる。このようなファイルシステム を用いて、例えば、データベース管理システムのような 特定のプログラムからのみファイルへの読み出しや書込 みを行い、一般のプログラムからは除み出しのみしか行 えないようなシステムを構成する場合には、上述のよう する上で不具合が生ずることになる。

【0009】本発明は、上記のような問題点を解決する ためになされたものであり、本発明の目的は、ある特定 のプログラムからのみファイルの読出し、ファイルへの 書込みを可能とするファイルシステムを提供することに ある.

[0 0 1 0]

【課題を解決するための手段】上記の目的を達成するた め、本発明のファイルシステムは、各々のファイル対応 ファイル(12:図1)のアクセス権を登録し、ファイ ル管理ノードに登録したアクセス権により、各々のファ イルのアクセスを行うファイルシステムにおいて、ファ イル管理ノード (11:図1) に、当該ファイルのプロ グラムに与える識別子と当該ファイルのアクセス権とし て更に識別子対応のアクセス権とを登録するアクセス権 設定手段(13:図1)と、プログラムの実行によりフ ァイルをアクセスする場合に、ファイル管理ノードの識 別子により当該プログラムの難別子を判定し、当該プロ グラムの識別子により、アクセス対象のファイルのファ 50 グラムに対して、識別子を設定するため識別子フィール

イル管理ノードに登録された識別子に対応して設定され たアクセス権により、ファイルのアクセスを管理するフ ァイルアクセス管理手段(17:図1)とを含むことを 特徴とする。

[0011]

【作用】ファイルシステムにおいては、各々のファイル 対応に設けられるファイル管理ノード(11)に当該フ ァイル(12)のアクセス権を登録し、ファイル管理ノ ードに登録したアクセス権によって、各々のファイルの われる。このようなファイルシステムにおいて、アクセ ス権設定手段(13)と、ファイルアクセス管理手段 (17) とが設けられる。アクセス権設定手段(13) は、ファイルを管理するためのファイル管理ノード(1 1) に、ファイル管理情報として、当該ファイルのプロ グラムに与える識別子を設定し、更にファイルのアクセ ス権として、識別子対応のアクセス権とを登録設定す る。これにより、ファイルアクセス管理手段(17) は、プログラムの実行によりファイルをアクセスする場 ステムでは、上述のように、ファイル管理ノードに設定 20 合、ファイル管理ノードに設定した識別子により当該ブ ログラムの識別子を判定し、当該プログラムの識別子に より、アクセス対象のファイルのファイル管理ノードに 登録された識別子に対応して設定されたアクセス権を判 別し、当該アクセス権の情報に従って、ファイルのアク ヤスを行うアクヤス制御を行う。

【0012】このように、実行プログラムのファイルか らは、プログラム実行にかかるファイルアクセス要求が 発行された場合、当該プログラムの識別子が判定され、 その識別子に対応して設定されているアクセス棒により なファイル管理機能では、その対応のプログラムを実現 30 ファイルアクセス制御が行なわれる。これにより、単に ファイル所有者、利用者に対して設定されているアクセ ス権によるファイルアクセス制御のみでなく、実行プロ グラムのレベルでのアクセス権でのファイルのアクセス 制御が可能となり、ファイル操作。ファイル処理。ファ イル管理などシステム構築の自由度が大きくなり、ま た、システムの安全性を配慮したシステム構成が容易に 実現可能となる。

[0013]

【実施例】以下、本発明の一実施例を図面により具体的 に設けられるファイル管理ノード(11;図1)に当該 40 に説明する。図1は本発明の一実施例にかかるファイル システムの要部構成を説明するプロック図である。図1 において、10はファイルシステム、11は各々のファ イル管理ノード、12は各々のファイルを示している。 各々のファイル12とファイル管理ノード11とは1対 1 に対応している。ファイルAに対してはファイル管理 ノードAが対応し、ファイルBに対してはファイル管理 ノードBが対応し、また、ファイルCに対してはファイ ル管理ノードCが対応している。ファイル管理ノード1 2 には自己が管理する該当のファイルにおける実行プロ

ド11aと、識別子に応じたアクセス権を設定するため の識別子アクセス権フィールド11bが設けられてい

【0014】このようなファイル管理ノード12に対し て、職別子、職別子に応じたアクセス権などを個別に設 定し、また、設定したファイル管理情報の確認を行うた め、ファイル管理ノード編集処理部13が設けられる。 このファイル管理ノード編集処理部13の処理機能によ り、プログラムに対する識別子設定処理14、識別子に 応じたアクセス権設定処理15、ファイル管理ノードに 10 も、書込みも、実行も許可しないことを意味している。 おけるアクセス権確認処理16などが行なわれる。

[0015] また、このように設定されたファイル管理 ノードにおけるファイル管理情報を用いて、ファイルア クセス処理を行う場合のファイルアクセス制御を行うた め、ファイルアクセス処理部17がシステム内に設けら れる。

[0016] 図2は、ファイルシステムにおけるファイ ル管理ノードと各ファイルの関係をファイル管理情報の データ例と共に説明する図である。データファイルのフ ラムファイルのファィル管理ノードの例を図2 (B) に 示している。各ファイル管理ノードは、従来のファイル システムにおけるファイル管理ノードと同様に、ファイ ル所有者、ファイル所有者のグループ、ファイルの最終 アクヤス時刻、ユーザに広じたアクヤス権、ファイルの 実体のディスク上の位置を示すディスクのアドレスなど のファイル管理情報を保持しており、ここでは、更に、 プログラムに与えられる識別子、プログラムに応じたア クセス権のファイル管理情報が付加される。

に対するファイル管理ノード20には、ファイル管理情 報として、所有者 "Hayata", グループ "FXK SP", 最終アクセス時刻 "Apr. 5 1991 1 9:00:00", 最終変更時刻 "Apr. 4 199 1 12:30:00", ユーザに応じたアクセス権 "rwgr-gr-g"、プログラムに広じたアクセス 植"(100 rwx) (101 r--) (102 r -x) ", プログラムに与えられる識様子"0", ディ スクのアドレス"12345"が設定されている。

イル23に対するファイル管理ノード22には、ファイ ル管理情報として、所有者"Hayata"、グループ "FXKSP", 最終アクセス時刻 "Apr. 3 19 91 19:00:00", 最終変更時刻 "Apr. 3 1991 12:30:00", ユーザに応じたアク セス権 "ェwxェーxェーx", プログラムに応じたア クセス様"0"、プログラムに与えられる識別子"10 0", ディスクのアドレス "22345" が設定されて いる。

【0019】この例では、データファイルのファイルA 50 ードから、識別子対応のアクセス権(プログラムに応じ)

(21) に関して、そのファイル管理情報であるプログ ラムに応じたアクセス権として、"(100 rwx) (101 r--) (102 r-x) "が設定されて いる。この設定のプログラムに応じたアクセス権の意味 は、識別子100のプログラムについては、読出し、書 込み、実行を許可し、戦別子101のプログラムについ ては、読出しのみを許可し、また、織別子102のプロ グラムについては、読出し、実行を許可し、書込みは許 可しない。それら以外のプログラムについては、読出し なお、ファイルAの識別子フィールドは"0"となって おり、実行形式ファイルの実行プログラムファイルでな いため、ファイルAには識別子は与えられていない。

【0020】また、実行プログラムファイルのファイル Bに関しては、そのファイル管理情報であるプログラム に与えられる識別子として"100"が設定されてお り、このファイルBにおけるプログラムには識別子10 0が与えられることを示している。また、ファイルB は、データファイルではないので、プログラムに応じた ァイル管理ノードの例を図2(A)に示し、実行プログ 20 アクセス権のファイル管理情報は設定されておらず、当 該フィールドの各々の識別子に応じたアクセス権の情報 は与えられていたい。

【0021】図3は、ファイル管理ノードのファイル管 理情報を用いてファイルアクセス時に行なわれるアクセ ス権チェック処理の一例を示すフローチャートである。 この処理は、ファイルアクセス処理部(17:図1)に より行なわれる。このアクセス梳チェック処理では、ま ず、ステップ31において、実行プログラムファイルに 対するファイル管理ノードを得ると、次に、ステップ3 【0017】ファイル内容がデータであるファイル21 30 2において、ファイル管理ノードからプログラムに与え られた識別子IDを得る。次に、ステップ33におい て、読み出し対象ファイルのファイル管理ノードを得 る。そして、次のステップ34において、ファイル管理 ノードからプログラムに応じたアクセ権データAを読み 出す。次に、ステップ35において、読み出したアクセ ス様データAの中からプログラム識別子IDに対応する アクセス権ACを得る。そして、次のステップ36にお いて、アクセス権ACの内容の判別を行い、アクセス権 に応じたアクセス処理を行う。すなわち、アクセス権A [0018] ファイル内容が実行プログラムであるファ 40 Cにread許可がある場合には、当該ファイル院出し が可能なので、リターン処理を行い、ファイルアクセス を行っているREADシステムコールのメインルーチン に戻る。アクセス権ACにread許可がない場合に は、当該ファイル読出しが不可なので、エラーリターン 処理を行い、ファイルのリードエラー処理を行う。

【0022】このようにして、プログラムの実行中にフ ァイルがアクセスがなされた場合、当該実行プログラム に与えられている識別子を対応のファイル管理ノードか ら得て、この識別子よりアクセス対象のファイル管理ノ

たアクセス権)を得て、このアクセス権により、ファイ ルアクセスを行うファイル管理を行う。これにより、ア クセス権情報によるアクセス管理は、単にファイル所有 者、利用者に対して設定されているアクセス権によるフ ァイルアクセス制御のみでなく、実行プログラムのレベ ルでのアクセス権でのファイルのアクセス制御が可能と なる。また、ファイル処理、ファイル操作にかかるシス テム構築の自由度が大きくなり、システムの安全性を配 慮したシステム構成が容易に実現可能となる。

られるファイル管理ノードにおけるファイル管理情報を 設定し、確認するための処理機能要素について説明す る。前述したように、ここでは、ファイル管理ノードに 対して、畿別子、職別子に応じたアクセス権などを個別 に設定し、また、設定したファイル管理情報の確認を行 うため、ファイル管理ノード編集処理部(13;図1) が設けられている。このファイル管理ノード編集処理部 の各々の処理機能により、プログラムに対する識別子設 定処理、識別子に応じたアクセス権設定処理、ファイル 管理ノードにおけるアクセス権確認処理などが行なわれ 20 クセスが行なわれる場合、実行プログラムのファイルに

[0024] 図4はファイル管理ノードに対するプログ ラム離別子設定処理を示すフローチャートであり、ま た、図5はファイル管理ノードに対するプログラム対応 のアクセス権滑定処理を示すフローチャートである。例 えば、図4に示すファイル管理ノードに対するプログラ ム識別子設定処理では、まず、ステップ41において、 ファイル名から対応するファイル管理ノードを得て、次 のステップ42で、このファイル管理ノードに対してプ ログラムに与える識別子をセットする。具体的には、例 30 【0028】 えば、ファイル毎のファイル管理ノードに、当該ファイ ルの識別子を設定する手続き関数として、次のような関 数形式のプログラムset_idを作成して実行する。 set id(ファイル名、識別子)

set idは、実行プログラムであるファイル名ならびに識 別子を引数としてとり、指定したファイル名のファイル 管理ノードに指定した機別子を書き込む処理を行う手続 き関数である。

【0025】また、図5に示すファイル管理ノードに対 するプログラム対応のアクセス権を設定する処理では、 まず、ステップ51において、ファイル名から対応する ファイル管理ノードを得て、次のステップ52におい て、このファイル管理ノードに対して、識別子とそれに 応じたアクセス権データをセットする。具体的には、例 えば、ファイル毎のファイル管理ノードに対し、識別子 (プログラム) に応じたアクセス権を設定する手続き関 数として、次のような関数形式のプログラムchapmodを 作成して宝行する。

chapmed(ファイル名、離別子、アクセス権) chapmedは、ファイル名、義別子ならびにアクセス権を 50 【図3】 図3はファイル管理ノードのファイル管理情

引数として取り、指定したファイル名に対応するファイ ル管理ノードに、指定した識別子に応じとそれに対応し たアクセス権の情報を書き込む処理を行う手続き関数で ある。

【0026】また、ファイルアクセスを行う上でのファ イル毎の各々の識別子に応じたアクセス権を確認する機 能コマンドは、ファイルの読出し、書込みなどのファイ ルアクセスを行うreadや、writeなどのシステムインタ フェース機能を用いることにより実行する。すなわち、 【0023】次に、このようなファイルシステムに用い 10 システムにおけるファイルインタフェース機能を用い

て、従来からユーザ対応に設定したアクセス権の確認処 理と同様にして、プログラム (識別子) に対応して設定 したアクセス権の確認を行う。

【0027】以上説明したように、本実施例のファイル システムによれば、実行プログラムのファイルに難別子 を与えて、当該ファイルのプログラムに対応する識別子 を設定しておき、また、アクセス対象のデータのファイ ルには、識別子に応じたアクセス権を与えておく。これ により、プログラム実行により、データファイルへのア 設定された職別子により、プログラムに設定された職別 子を判定し、この識別子に基づいて、データファアルの 識別子対応のアクセス権を判定する。そして、このアク セス権によりファイルアクセス制御を行う。これによ り、ファイル管理を、ユーザレベルだけでなく、プログ ラムレベルにおいても同様に行うことができる。また、 プログラム毎に一意の識別子を与えることにより、特定 のプログラムからのみのアクヤスの制御を可能とするフ ァイルが実現できる。

【発明の効果】以上に説明したように、本発明によれ ば、実行プログラムのファイルからは、プログラム実行 にかかるファイルアクセス要求が発行された場合、ファ イル管理ノードから当該プログラムの識別子が判定さ れ、データファイルのファイル管理ノードにその識別子 に対応して設定されているアクセス様によりファイルア クセス制御が行なわれる。これにより、単にファイル所 有者、利用者に対して設定されているアクセス様による ファイルアクセス制御のみでなく、実行プログラムのレ 40 ベルでのアクセス権でのファイルのアクセス制御が可能 となる。また、ファイル操作、ファイルの管理などのシ ステム構築の自由度が大きくなり、システムの安全性を 配慮したシステム構成が容易に実現可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 図1は本発明の一実施例にかかるファイルシ ステムの要部構成を説明するプロック図、

【図2】 図2はファイルシステムにおけるファイル管 理ノードと各ファイルの関係をファイル管理情報のデー 夕例と共に説明する図、

y 報を用いてファイルアクセス時に行なわれるアクセス権

チェック処理の一例を示すフローチャート、 【図4】 図4はファイル管理ノードに対するプログラ

ム識別子設定処理を示すフローチャート、 【図 5】 図 5はファイル管理ノードに対するプログラ

「図5」 図5はファイル管理ノートに対するプログラ ム対応のアクセス権

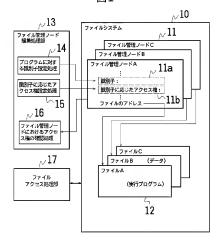
【図6】 図6はファイル管理ノードである1ノードの 一例を説明する図である。 【符号の説明】

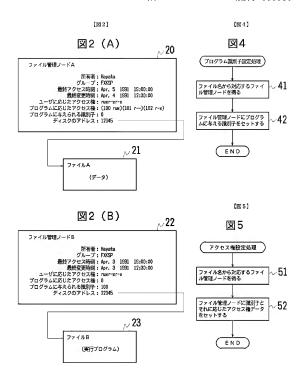
10…ファイルシステム、11…ファイル管理ノード、
11 a…離別デフィールド、11 b・識別デアウセス権
フィールド、12…ファイル、33…ファイル管理ノード
解集処理部、17…ファイルアクセス処理部、20…
ファイル管理ノードA、21…ファイルA(データファイル)、22…ファイル権
度に任デプログラムファイル)、

10

[図1]

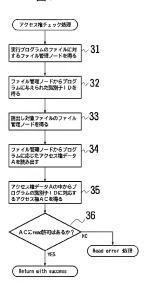
図1





[図3]

図3



[図6]

図6

i ノード

所有者: MJ グルーグ: 0S ファイル機制: 通常ファイル型 評明モード: near-ar-a 総対フランは解制: Oct. 22 1930 1:45 P. M. 最対変更解制: Oct. 22 1930 1:30 A. K. i ノードの最大型解制: Oct. 23 1930 1:30 P. M. ディスクのアドレス: